



**DEPARTAMENTO
DE COMPUTACION**

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales - UBA

Primer Trabajo Práctico

14 de Abril de 2010

Algoritmos y Estructuras de Datos III

Integrante	LU	Correo electrónico
Bianchi, Mariano	92/08	bianchi-mariano@hotmail.com
Brusco, Pablo	527/08	pablo.brusco@gmail.com
Di Pietro, Carlos Augusto Lyon	126/08	cdipietro@dc.uba.ar



Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja)

Intendente Güiraldes 2160 - C1428EGA

Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

Tel/Fax: (54 11) 4576-3359

<http://www.fcen.uba.ar>

Ejercicio 1

Introducción

El primer problema del presente trabajo consistió en la implementación de un algoritmo capaz de dar solución a la ecuación

$$b^n \bmod(n) \tag{1}$$

haciendo uso de alguna de las técnicas algorítmicas aprendidas hasta el momento en la materia. Asimismo, la consigna dictaba que la complejidad final del algoritmo debería ser menor a $O(n)$.

En pos de cumplimentar lo pedido se decidió usar la técnica de *Dividir & Conquistar*¹ para desarrollar el algoritmo. Esta técnica se caracteriza principalmente en dividir la instancia de un problema en instancias más pequeñas, atacar cada una de ellas por separado y resolverlas, para finalmente juntar sus resultados y así producir el resultado final.

Detalles de implementación

La primera solución que se piensa casi de manera intuitiva es la de mutliplicar n veces el número b y luego hallar el resto de dividir ese resultado por n .

$$\underbrace{b.b.b \dots b.b.b}_n \bmod (n) = b^n \bmod(n) \tag{2}$$

Sin embargo, la complejidad ese algoritmo es $O(n)$, ya que se realizan n multiplicaciones y 1 división, razón por lo cual no cumple con lo pedido en la consigna.

No obstante, la idea anterior conduce a otra forma de encarar el problema. La misma consiste en agrupar de a pares los b 's y calcular su resto módulo n .

¹Poner alguna referencia en donde se explique esta técnica